esp@cenet - Document Bibli caphy and Abstract





MAR 1 9 200

PADEMAP.

Patent Number:

JP7015729

Publication date:

1995-01-17

nventor(s):

HONJO MASAHIRO

ພ/ Applicant(s)::

MATSUSHITA ELECTRIC IND CO LTD

Requested Patent:

JP7015729

Application Number: JP19940039757 19940310

Priority Number(s):

IPC Classification:

H04N7/24; G11B20/10; H04N5/92

EC Classification:

Equivalents:

JP3245496B2

Abstract

PURPOSE:To suppress increase of the image coding redundancy in a image coding and also to reduce deterioration of the picture quality caused by errors by deciding the position of a slider in a picture based on the prescribed relation and inserting at least one slice header at the decided position to code the image data. CONSTITUTION: Each type of pictures included in a picture string is decided. When an I picture is decided, the positions of slice headers are decided so that prescribed Ni pieces of slice headers are put into the I picture almost at the same distances. In the same way, the positions of silice headers are decided so that Np and Nb pieces of slice headers are put into the P and B pictures almost at the same distances when both pictures P and B are decided respectively. Under such conditions, Ni>Np or Ni>Nb should be satisfied. Then the slice headers are inserted at each decided position.

Data supplied from the esp@cenet database - 12



(19)日本国特許庁(JP)

02- 3- 8;20:29 ;後藤・池田特許事務所

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平7-15729

(43)公開日 平成7年(1995)1月17日

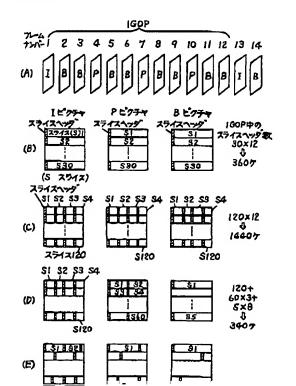
(51) Int.Cl. ⁶	識別記号	庁内整理番号	FΙ	技術表示箇所			
H04N 7/24 G11B 20/10		7736-5D					
HO4N 5/92		1100 02					
110-211 5/55			H04N	7/ 13		A	
		7734-5C		5/ 92		Н	
			答查請求	•	請求項の数15		12 頁)
(21)出願番号	特顯平6-39757		(71) 出願人	0000058	21		
				松下電器	建業株式会社		
(22)出顧日	平成6年(1994)3月10日			大阪府門	可其市大字門其	1006審地	
			(72)発明者	本城 ፲	E博		
(31)優先権主張番号	特顯平5-50467			大阪府門	有東市大字門真	1006番地 松	下重器
(32) 優先日	平5 (1993) 3月11	日		產業株式	公社内		
(33) 優先權主張国	日本 (JP)		(74)代理人	弁理士	小鍜沿 明	(外2名)	

(54) 【発明の名称】 画像符号化方法、画像符号化回路、画像符号化装置及び光ディスク

(57)【要約】

【目的】 画像符号化において、冗長度の増加を抑えつつ、エラーの伝播範囲を小さくし、エラーによる画質劣化を大幅に軽減することを可能とする。

【構成】 ピクチャ列に含まれるそれぞれのピクチャについて、ピクチャのタイプを特定するステップと、ピクチャのタイプに応じて、ピクチャ内の少なくとも1つのスライスへッダの位置を決定するステップと、決定ステップで決定された位置に少なくとも1つのスライスへッダを挿入するステップとを包含する画像データを符号化する方法である。Iピクチャ内のスライスの数をNo、Bピクチャ内のスライスの数をNo、Bピクチャ内のスライスの数をNo、Bピクチャ内のスライスの数をNo、Bピクチャ内のスライスの数をNo、Bピクチャ内のスライスの数をNo、Bピクチャ内のスライスの数をNo、Bピクチャ内のスライスの数をNoともも1つを満たすように、スライスへッダの位置が決定される。



(2)

特開平7-15729

1

【特許請求の範囲】

【請求項1】 画像データを符号化する方法であって、ピクチャ列に含まれるそれぞれのピクチャについて、该ピクチャのタイプを特定するステップと、该ピクチャのタイプに応じて、該ピクチャ内の少なくとも1つのスライスへッダの位置を決定するステップと、該決定ステップで決定された位置に該少なくとも1つのスライスへッダを挿入するステップとを包含し、Iピクチャ内のスライスの数をNo、Pピクチャ内のスライスの数をNo、Bピクチャ内のスライスの数をNoととさ、Ni>N 10 bという関係とNo>Nbという関係とのうち少なくとも1つを満たすように、該スライスへッダの位置が決定される画像符号化方法。

【語求項2】 I ピクチャ内のスライスに含まれるマクロブロックの数をMi、Pピクチャ内のスライスに含まれるマクロブロックの数をMp、Bピクチャ内のスライスに含まれるマクロブロックの数をMbとするとき、Mi < Mbという関係とMp<Mbという関係とのうち少なくとも1つを満たすように、該スライスヘッダの位置が決定される、請求項1記載の画像符号化方法。

【請求項3】 画像データを符号化する方法であって、ピクチャ列に含まれるそれぞれのピクチャについて、該ピクチャのデータ量を検出するステップと、該ピクチャのデータ量に応じて、该ピクチャ内の少なくとも1つのスライスへッダの位置を決定するステップと、该決定ステップで決定された位置に該少なくとも1つのスライスへッグを押入するステップとを包含し、該ピクチャのタイプに依存することなく該ピクチャ内の少なくとも1つのスライスのそれぞれのデータ量が実質的に一定となるように、該スライスへッダの位置が決定される画像符号化 30 方法。

【請求項4】画像符号化方法は、圧縮率の低い第1モードと圧縮率の高い第2モードとを切り換えるステップをさらに包含し、該第1モードでのピクチャ内のスライスの数が該第2モードでのピクチャ内のスライスの数より大きくなるように、該スライスへッダの位置が決定される、請求項1又は3記載のがぞ符号化方法。

【請求項5】画像データを符号化する回路であって、ピクチャ列に含まれるそれぞれのピクチャについて、該ピクチャのタイプを特定するピクチャタイプ特定手段と、該ピクチャのタイプに応じて、該ピクチャ内の少なくとも1つのスライスへッグの位置を決定するスライスへッグ位置決定手段と、該スライスへッグ位置決定手段となって決定される位置に該少なくとも1つのスライス・メグを押入するスライスへッグ挿入手段とを備え、Iピクチャ内のスライスの数をNi、Pピクチャ内のスライスの数をNi、Pピクチャ内のスライスの数をNo、Bピクチャ内のスライスの数をNo、Bピクチャ内のスライスの数をNo、Bピクチャ内のスライスの数をNoとするとき、Ni>Nbという関係とNo>Nbという関係と

【請求項6】 I ピクチャ内のスライスに含まれるマクロ ブロックの数をMi、Pピクチャ内のスライスに含まれ るマクロブロックの数をMp、Bピクチャ内のスライス に含まれるマクロブロックの数をMbとするとき、Mi <Mbという関係とMp<Mbという関係とのうち少な

2

くとも1つを満たすように、該スライスヘッダの位置が 決定される、請求項5記載の画像符号化回路。 【請求項7】画像データを符号化する回路であって、ピ

クチャ列に含まれるそれぞれのピクチャについて、該ピクチャのデータ量を検出する検出手段と、该ピクチャのデータ量に応じて、該ピクチャ内の少なくとも1つのスライスへッグ位置を決定するスライスへッグ位置決定手段によって決定される位置に該少なくとも1つのスライスへッグを押入するスライスへッグ挿入手段とを備え、該ピクチャのタイプに依存することなく該ピクチャ内の少なくとも1つのスライスのそれぞれのデータ量が実質的に一定となるように、該スライスへッグの位置が決定される画像符号化回路。

20 【請求項8】画像符号化回路は、圧縮率の低い第1モードと圧縮率の高い第2モードとを切り換える切り換え手段をさらに備えており、該第1モードでのピクチャ内のスライスの数が該第2モードでのピクチャ内のスライスの数より大きくなるように、該スライスヘッダの位置が決定される、請求項5又は7記載の画像符号化回路。

【請求項9】画像データを符号化する符号化手段と、該符号化された画像データを記録媒体に記録する記録手段とを備えた装置であって、該符号化手段は、ピクチャ列に含まれるそれぞれのピクチャについて、該ピクチャのタイプを特定するピクチャタイプ特定手段と、該ピクチャクの少なくとも1つのスライスへッダの位置を決定するスライスへッダ位置決定手段と、該スライスへッダ位置決定手段には該少なくとも1つのスライスへッダを押入するスライスへッダ押入手段とを備え、Iピクチャ内のスライスの数をNi、Pピクチャ内のスライスの数をNi、Pピクチャ内のスライスの数をNi、Pピクチャ内のスライスの数をNi、Pピクチャ内のスライスの数をNi、Pピクチャ内のスライスの数をNi、Pピクチャ内のスライスの数をNi、Pピクチャ内のスライスの数をNi、Pピクチャ内のスライスの数をNbとするとも1つを満たすように、該スライスへッダの位置が決定される画像符号化装置。

【請求項10】 I ピクチャ内のスライスに含まれるマクロブロックの数をMi、Pピクチャ内のスライスに含まれるマクロブロックの数をMp、Bピクチャ内のスライスに含まれるマクロブロックの数をMbとするとき、Mi<mbという関係とMp<Mbという関係とのうち少なくとも1つを満たすように、該スライスへッダの位置が決定される、請求項9記載の画像符号化装置。

 (3)

特開平7-15729

3

列に含まれるそれぞれのピクチャについて、破ピクチャ 量に応じて、該ピクチャ内の少なくとも1つのスライス ヘッダの位置を決定するスライスヘッダ位置決定手段 と、破スライスヘッダ位置決定手段によって決定される 位置に該少なくとも1つのスライスヘッダを挿入するス ライスヘッダ押入手段とを備え、該ピクチャのタイプに 依存することなく孩ピクチャ内の少なくとも1つのスラ イスのそれぞれのデータ量が実質的に一定となるよう 登。

【請求項12】 回像符号化装置は、圧縮率の低い第1モ ードと圧縮率の高い第2モードとを切り換える切り換え 手段をさらに備えており、該第1モードでのピクチャ内 のスライスの数が該第2モードでのピクチャ内のスライ スの数より大きくなるように、該スライスヘッダの位置 が決定される、請求項9又は11記載の画像符号化装 置。

【請求項13】画像符号化装置は、前記記録媒体に記録 された画像データを再生する再生手段と、再生された画 20 俊データを復号化する復号化手段とをさらに備えてい る、請求項9又は11記載の頭像符号化装置。

【請求項14】画像データを符号化する方法であって、 ピクチャ列に含まれるそれぞれのピクチャについて、該 ピクチャのタイプを特定するステップと、該ピクチャの タイプに応じて、彼ピクチャ内の少なくとも1つのスラ イスヘッダの位置を決定するステップと、該決定ステッ プで決定された位置に該少なくとも1つのスライスへッ ダを挿入するステップとを包含し、「ピクチャ内のスラ イスの数をNi、Pピクチャ内のスライスの数をNp、 Bピクチャ内のスライスの数をNbとするとき、Ni> Nbという関係とNp>Nbという関係とのうち少なく とも1つを湖たすように、破スライスヘッダの位置が決 定される方法により、符号化されたデータが記録された 光ディスク。

【請求項15】画像データを符号化する方法であって、 ピクチャ列に含まれるそれぞれのピクチャについて、弦 ピクチャのデータ量を検出するステップと、該ピクチャ スライスヘッダの位置を決定するステップと、該決定ス テップで決定された位置に該少なくとも1つのスライス ヘッダを押入するステップとを包含し、彼ピクチャのタ イプに依存することなく孩ピクチャ内の少なくとも1つ のスライスのそれぞれのデータ量が実質的に一定となる ように、該スライスヘッダの位置が決定される方法によ り、符号化されたデータが記録された光ディスク。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分呼】本発明は、デジタル帯域圧縮した

画像符号化方法、画像符号化回路、画像符号化装置及び 光ディスクに関する。

[0002]

【従来の技術】近年、CD-ROMなどの蓄積メディア 用の規格として動画像符号化方法の標準化作業がISO /IEC SC29/WG11におけるムービング ピクチャ ヰゕ゚ート グループ (MPEG)によって進められている。一 般に、画像データをそのまま養殖すると、膨大な量のメ モリが必要となる。従って、画像を効率的に圧縮してメ に、該スライスヘッダの位置が決定される画像符号化装 10 ディアに蓄積する技術が極めて重要な技術となる。MP EGによって提案されている画像符号化方法は、空間軸 方向の回復の冗長度を削減するために離散コサイン変換 (DCT) を採用し、時間軸方向の画像の冗長度を削減 するために予測符号化を採用している。予測符号化と は、連続した動画において注目している画像とその画像 の前後の画像は似ていることが多いという点に着目し て、符号化すべき画像データとその画像データの前後の **画像データとの差分を符号化するものである。これによ** り、符号化すべき画像データの量が大幅に削減される。

[0003]

【発明が解決しようとする課題】予測符号化によれば、 ある画像データが他の画像データの符号化に使用され る。その結果、ある画像データについて発生したエラー は、その画像データから予測される他の画像データに伝 揺することとなる。エラーの伝播範囲が大きいほど、そ のエラーを訂正して画像データを回復するための処理が 複雑となる。

【0004】本発明の目的は、画像の冗長度の増加を抑 えつつ、エラーの伝播版囲の小さい画像符号化方法を提 30 供することである。

【0005】本発明の他の目的は、画像の冗長度の増加 を抑えつつ、エラーの伝播範囲の小さい画像符号化回 路、記録装置及び記録再生装置を提供することである。

【0006】本発明の他の目的は、上述した画像符号化 方法により符号化されたデータを記録もしくは再生する ための光ディスクを提供することである。

[0007]

【課題を解決するための手段】本発明の方法は、画像デ ータを符号化する方法であって、ピクチャ列に含まれる 40 それぞれのピクチャについて、該ピクチャのタイプを特 定するステップと、彼ピクチャのタイプに応じて、彼ピ クチャ内の少なくとも1つのスライスヘッダの位置を決 定するステップと、破決定ステップで決定された位置に 核少なくとも1つのスライスヘッダを挿入するステップ とを包含し、『ピクチャ内のスライスの数をNi、Pピ クチャ内のスライスの数をNp、Bピクチャ内のスライ スの数をNbとするとき、Ni>Nbという関係とNp >Nbという関係とのうち少なくとも1つを満たすよう に、該スライスヘッダの位置が決定される。これによ

(4)

特開平7-15729

5

【0008】 I ピクチャ内のスライスに含まれるマクロブロックの数をMi、Pピクチャ内のスライスに含まれるマクロブロックの数をMp、Bピクチャ内のスライスに含まれるマクロブロックの数をMbとするとき、Mi <mbr/>
くMbという関係とMp<mbr/>
Mbという関係とMp<mbr/>
くとも1つを満たすように、該スライスヘッダの位置が決定されるようにしてもよい。

【0009】本発明の他の方法は、面像データを符号化する方法であって、ピクチャ列に含まれるそれぞれのピクチャについて、酸ピクチャのデータ量を検出するステ 10ップと、酸ピクチャのデータ量に応じて、酸ピクチャ内の少なくとも1つのスライスヘッダの位置を決定するステップと、破決定ステップで決定された位置に該少なくとも1つのスライスヘッダを挿入するステップとを包含し、酸ピクチャのタイプに依存することなく酸ピクチャ内の少なくとも1つのスライスのそれぞれのデータ量が実質的に一定となるように、酸スライスヘッダの位置が決定される。これにより、上記目的が達成される。

【0010】前記方法は、圧縮率の低い第1モードと圧縮率の高い第2モードとを切り換えるステップをさらに包含し、該第1モードでのピクチャ内のスライスの数が該第2モードでのピクチャ内のスライスの数より大きくなるように、該スライスヘッダの位置が決定されるようにしてもよい。

【0011】本発明の回路は、画像データを符号化する回路であって、ピクチャ列に含まれるそれぞれのピクチャについて、該ピクチャのタイプを特定するピクチャタイプ特定手段と、該ピクチャのタイプに応じて、該ピクチャ内の少なくとも1つのスライスへッダ位置決定手段と、該スライスへッグ位置決定手段と、該スライスへッグを押入するスライスへッグを押入するスライスへッグを押入するスライスへッグを押入するスライスへッグが非入手段とを備え、Iピクチャ内のスライスの数をNi、Pピクチャ内のスライスの数をNp、Bピクチャ内のスライスの数をNp、Bピクチャ内のスライスの数をNbとするとき、Ni>Nbという関係とのうち少なくとも1つを満たすように、該スライスへッグの位置が決定される。これにより、上記目的が達成される。

【0012】 Iピクチャ内のスライスに含まれるマクロブロックの数をMi、Pピクチャ内のスライスに含まれるマクロブロックの数をMp、Bピクチャ内のスライスに含まれるマクロブロックの数をMbとするとき、Mi < Mbという関係とMp< Mbという関係とMp< Mbという関係とMpで であるとうに、
なえライスヘッダの位置が
決定されるようにしてもよい。

【0013】本発明の他の回路は、画像データを符号化する回路であって、ピクチャ列に含まれるそれぞれのピクチャについて、該ピクチャのデータ量を検出する検出手段と、該ピクチャのデータ量に応じて、該ピクチャ内

ライスヘッダ位置決定手段と、破スライスヘッダ位置決定手段によって決定される位置に該少なくとも1つのスライスヘッダを押入するスライスヘッダ挿入手段とを備え、該ピクチャのタイプに依存することなく该ピクチャ内の少なくとも1つのスライスのそれぞれのデータ量が実質的に一定となるように、該スライスヘッダの位置が決定される。これにより、上記目的が達成される。

6

【0014】前記回路は、圧縮率の低い第1モードと圧縮率の高い第2モードとを切り換える切り換え手段をさらに備えており、該第1モードでのピクチャ内のスライスの数が該第2モードでのピクチャ内のスライスの数より大きくなるように、該スライスへッグの位置が決定されるようにしてもよい。

【0015】本発明の装置は、画像データを符号化する 符号化手段と、該符号化された画像データを記録媒体に 記録する記録手段とを備えた装置であって、該符号化手 段は、ピクチャ列に含まれるそれぞれのピクチャについ て、眩ピクチャのタイプを特定するピクチャタイプ特定 手段と、該ピクチャのタイプに応じて、該ピクチャ内の 少なくとも1つのスライスヘッダの位置を決定するスラ イスヘッダ位置決定手段と、彼スライスヘッダ位置決定 手段によって決定される位置に彼少なくとも1つのスラ イスヘッダを挿入するスライスヘッダ挿入手段とを備 え、Iピクチャ内のスライスの数をNi、Pピクチャ内 のスライスの数をNo、Bピクチャ内のスライスの数を Nbとするとき、Ni>Nbという関係とNp>Nbと いう関係とのうち少なくとも1つを満たすように、彼ス ライスヘッグの位置が決定される。これにより、上記目 的が送成される。

【0016】 I ピクチャ内のスライスに含まれるマクロ プロックの数をMi、Pピクチャ内のスライスに含まれ るマクロブロックの数をMp、Bピクチャ内のスライス に含まれるマクロブロックの数をMbとするとき、Mi <Mbという関係とMp<Mbという関係とのうち少な くとも1つを満たすように、彼スライスヘッダの位置が 決定されるようにしてもよい。

【0017】画像データを符号化する符号化手段と、該符号化された画像データを記録媒体に記録する記録手段とを備えた装置であって、該符号化手段は、ピクチャ列に含まれるそれぞれのピクチャについて、該ピクチャのデータ量を検出する検出手段と、该ピクチャのデータ量を検出する検出手段と、该ピクチャのグロ位置を決定するスライスへッダ位置決定手段によって決定されるテイスへッダ位置決定手段によって決定されるテイスへッダ神入手段とを備え、該ピクチャのタイプに依存することなく該ピクチャ内の少なくとも1つのスライスのクチャのクイブに依存することなく該ピクチャ内の少なくとも1つのスライスのデータ量が実質的に一定となるように、該スライスへッダの位置が決定される。これにより、上記

(5)

特開平1-15129

7

【0018】前記符号化手段は、圧縮率の低い第1モードと圧縮率の高い第2モードとを切り換える切り換え手段をさらに備えており、該第1モードでのピクチャ内のスライスの数が該第2モードでのピクチャ内のスライスの数より大きくなるように、該スライスヘッダの位置が決定されるようにしてもよい。

【0019】前記装置は、前記記録媒体に記録された画 像データを再生する再生手段と、再生された画像データ を復号化する復号化手段とをさらに備えていてもよい。 【0020】本発明の光ディスクは、画像データを符号 10 化する方法であって、ピクチャ列に含まれるそれぞれの ピクチャについて、眩ピクチャのタイプを特定するステ ップと、該ピクチャのタイプに応じて、該ピクチャ内の 少なくとも1つのスライスヘッダの位置を決定するステ ップと、該決定ステップで決定された位置に該少なくと も1つのスライスヘッダを挿入するステップとを包含 し、Iピクチャ内のスライスの数をNi、Pピクチャ内 のスライスの数をND、Bピクチャ内のスライスの数を Nbとするとき、Ni>Nbという関係とNp>Nbと いう関係とのうち少なくとも1つを満たすように、該ス 20 ライスヘッダの位置が決定される方法により、符号化さ れたデータが記録された光ディスクである。これによ り、上記目的が違成される。

【0021】本発明の他の光ディスクは、画像データを符号化する方法であって、ピクチャ列に含まれるそれぞれのピクチャについて、該ピクチャのデータ量を検出するステップと、該ピクチャのデータ量に応じて、該ピクチャ内の少なくとも1つのスライスへッダの位置を決定するステップと、政決定ステップで決定された位置に該少なくとも1つのスライスへッダを挿入するステップと 30を包含し、該ピクチャのタイプに依存することなく該ピクチャ内の少なくとも1つのスライスのそれぞれのデータ量が実質的に一定となるように、該スライスへッダの位置が決定される方法により、符号化されたデータが記録された光ディスクである。これにより、上記目的が違成される。

[0022]

【作用】上記構成により、IピクチャもしくはPピクチャでは、スライスの数は多くされる。これにより、IピクチャもしくはPピクチャにおいてエラーが発生した場合には、早い時期にそのエラーを訂正することが可能となる。その結果、そのエラーがフレーム間に伝播することにより著しく再生画質を劣化させてしまうことを防止することができる。また、Bピクチャでは、スライスの数は少なく抑えられる。これは、Bフレーム内でエラーが発生したとしてもそのエラーがフレーム間には伝播しないため大幅な画質劣化にはつながらないことを考慮したものである。BピクチャはIピクチャ及びPピクチャに比較してピクチャ数が多いので、これにより、冗長度

冗長度の増加を抑えつつ、エラーの伝播範囲を小さく し、エラーによる画質劣化を大幅に軽減することを可能 とするものである。また、上述した画像符号化方法によ

8

り符号化されたデータが記録された光ディスクを得ることができる。

[0023]

【実施例】はじめに、本発明の画像符号化方法の原理を 説明する。

【0024】図1 (A) は、MPEGによって提案され ている画像符号化方法によるフレーム列を示す。1フレ ームは画面(ピクチャ)1枚に対応しており、ピクチャ 単位に符号化される。ピクチャとしては、【ピクチャ、 Pピクチャ、Bピクチャの3種類がある。 Iピクチャと は、フレーム内符号化 (イントラ符号化) によって符ら れるピクチャをいう。フレーム内符号化には、画像1枚 の中だけに閉じた情報が使用される。フレーム内符号化 は一般的に圧縮効率が悪い。しかし、【ピクチャを利用 すればランダムアクセスや高速再生が可能となる。Pピ クチャとは、フレーム間予測符号化によって得られるピ クチャをいう。フレーム間予測符号化には、時間的に前 方に位置するIピクチャもしくはPピクチャが差分をと る基準として使用される。Bピクチャとは、双方向予測 符号化によって得られるピクチャをいう。双方向予測符 **母化には、時間的に前方に位置するⅠピクチャもしくは** Pピクチャ、時間的に後方に位置するIピクチャもしく はPピクチャ、およびその両方から作られた補間画像が 使用される。

【0025】図1 (A) に示すフレーム列は、第1、1 3 フレームが I ピクチャ、第4、7、10フレームが P ピクチャ、第2、3、5、6、8、9、11、12フレ ームが B ピクチャであることを示している。

【0026】第1フレームから第12フレームまでのフレーム列が1GOP (グループオブピクチャ)を構成している。

【0027】Iピクチャ、Pピクチャ及びBピクチャのそれぞれは、複数のスライスを有している。スライスは任意の長さを有する16 画素幅の帯である。スライスは、スライスへッダとそれに続く複数のマクロブロックを有している。スライスへッダは、画像内における動きれる。スライスに含まれるマクロブロックのうち最初のマクロブロックには、画像内での位置を示すデータが含まれている。これにより、あるスライスでエラーが起こった場合でも次のスライスでは画像の正確な位置に復帰することが可能なデータ構造となっている。

【0028】図1(B)に示す例では、各ピクチャは、 スライスS1~S30を有している。ここでは、1画面 の水平走在分(画面の左端から右端まで)を、1スライ スとしている。スライスS1~S30のそれぞれは、ス (6)

特開平7-15729

2

している。各マクロブロックは4個のブロックを含み、 各ブロックは8×8個の画素を含む。

【0029】図1 (C) に示す例では、各ピクチャは、 スライスS1~S120を有している。図1 (C) のス ライスの数は、図1 (B) のスライスの数の4倍であ る。

【0030】1ピクチャ内でのスライスの数を増やすことにより、スライスヘッダ間隔を短くすれば、あるスライスでエラーが起こってから次のスライスに至るまでの時間が短くなる。その結果、より早い時期に画像の正確 10 な位置に復帰することが可能となる。このことは、エラーの伝播範囲を小さくするのに役立つ。例えば、図1 (C) に示す例のエラーの伝播範囲は、図1 (B) に示

(C) にぶり例のエラーの伝播配曲は、図1 (B) にか す例のエラーの伝播範囲のほぼ4分の1である。 【0031】しかし、1ピクチャ内のスライスの数の増

【0031】しかし、1ピクチャ内のスライスの数の増大は、スライスへッダの数の増大を招く。その結果、画像データ以外の付加情報が増加するので、画像データの元長度が増大するという問題点があった。これは、大容量を必要とする光ディスクなどの記録媒体にとって好ましくない。

【0032】一方、時間軸方向へのエラーの伝播範囲 は、ピクチャの種類によって異なる。Iピクチャにおい てエラーが発生した場合には、そのIピクチャが属する GOPに含まれるすべてのPピクチャ、Bピクチャにそ のエラーが伝播する。なぜなら、Pピクチャ、Bピクチ ャを符号化するのに【ピクチャが使用されるからであ る。例えば、図1 (A) の第1フレームである I ピクチ ャにおいてエラーが発生した場合には、そのエラーは第 12フレームに至るまで12フレーム間伝播する。Pピ クチャにおいてエラーが発生した場合も、同様にして、 それ以後のピクチャにそのエラーが伝播する。これに対 し、Bピクチャにおいてエラーが発生した場合には、そ のエラーは時間軸方向には伝播しない。なぜなら、Bピ クチャは、他のいかなるピクチャを予測するための基準 とならないからである。その結果、Bピクチャにおいて エラーが発生した場合に引き起こされる回貨劣化は、

I、Pピクチャにおいてエラーが発生した場合に引き起こされる画質劣化に比べて大幅に少ない。

【0033】図2は、本発明の画像符号化方法を示すフローチャートである。ステップS21では、ピクチャ列 40 に含まれるピクチャのそれぞれについて、そのピクチャのタイプが判定される。ステップS21でIピクチャであると判定された場合には、ステップS22に進み、そのIピクチャ内に所定のNi個のスライスへッグをほぼ等間隔に挿入するように、スライスへッグの位置が決定される。ステップS21でPピクチャと判定された場合には、ステップS23に進み、そのPピクチャ内に所定のNp個のスライスへッグをほぼ等間隔に挿入するように、スライスへッグの位置が決定される。ステップS2

S24に進み、そのBピクチャ内に所定のNb個のスライスヘッダをほぼ等間隔に挿入するように、スライスヘッダの位置が決定される。ここで、Ni、Np、Nbのそれぞれは、Ni>Npという関係とNi>Nbという

それぞれは、Ni>Npという関係とNi>Nbという関係のうち少なくとも一方を満たす。ステップS25では、ステップS22、ステップS23又はステップS24で決定された位置にスライスヘッダが挿入される。

10

【0034】このように、本発明の画像符号化方法では、Iピクチャ、Pピクチャにおいてはスライスの数を 増やし、Bピクチャにおいては逆にスライスの数を減らす。一般に、Iピクチャのデータは、Pピクチャ、Bピクチャのデータと比較して重要度が大きいことを考慮すると、図1 (D) に示すように、Ni>Np>Nbという関係を満たしていることが好ましい。

【0035】別の表現で言うと、本発明の画像符号化方法では、Iピクチャ、Pピクチャにおいてはスライスに含まれるマクロブロックの数を減らし、Bピクチャにおいては逆にスライスに含まれるマクロブロックの数を増やす。すなわち、Iピクチャにおけるスライスに含まれるマクロブロックの数をMi、Pピクチャにおけるスライスに含まれるマクロブロックの数をMp、Bピクチャにおけるスライスに含まれるマクロブロックの数をMbとするとき、Mi<mpという関係とMi<mbr/>とするとき、Mi<mpという関係とMi<mpという関係のうち少なくとも一方を満たすように、スライスへッダをピクチャに挿入する。上述の理由と同様の理由により、Mi<mpという関係を満たしていることが好ましい。

【0036】IピクチャもしくはPピクチャにおいて、スライスの数を増やすことにより、より早い時期に画像の正確な位置に復帰することが可能となる。これにより、エラーの時間軸方向への伝播範囲を小さくすることが可能になる。また、ピクチャではスライスの数を減らすことにより、IピクチャもしくはPピクチャにおけるスライスの数の増大をBピクチャにおいて吸収することができる。これにより、スライス数の増大による画像データの冗長度の増大を全体として防ぐことができる。Bピクチャにおいて発生したエラーは他のピクチャに伝播しないことから、Bピクチャにおけるスライスの数を減らしてもさほど不都合はない。

【0037】図1(B)、(C)、(D)の右端には、1GOPあたりのスライス数(スライスへッダ数)が示されている。図1(B)に示す例では、1GOPあたりのスライスの数は360個である。図1(C)に示す例では、1GOPあたりのスライスの数は1440である。図1(D)に示す例では、1GOPあたりのスライスの数は340である。このように、図1(D)に示す例では、図1(B)に示す例に比べて、1ピクチャ及びPピクチャにおけるスライスの数を増加させることにより、エラーに対して強い構造としているにも関わらず、

(7)

特開平7-15729

11

ている。その結果、画像データの冗長度はむしろ減って いることがわかる。

·【0038】なお、これらの例における1GOPのピク チャの数、ピクチャの種類、1ピクチャ内のスライス数 は、説明のための一例を示すにすぎない。これらの数に 限定されるわけではない。

【0039】このように、本発明によれば、エラーの伝 揺籃囲が小さく、かつ、画像の冗長度が小さい画像符号 化方法を得ることができる。

数を固定にしていた。しかし、ピクチャ内のデータ量に 応じて、そのピクチャ内のスライスの数を決定してもよ い。一般的に、ピクチャ内のデータ量はIピクチャが最 も多く、ついでPピクチャ、Bピクチャの順となる。ピ クチャ内のデータ量を検知して所定のデータ量ごとにス ライスヘッダをピクチャに挿入するようにすれば、スラ イスヘッダの数は、図1(E)に示すように、Iピクチ ャにおけるスライスの数が最も多く、ついでPピクチ ヤ、Bピクチャの順となる。

【0041】図3は、本発明の他の画像符号化方法を示 20 **すフローチャートである。ステップS31では、ピクチ** ャ列に含まれるピクチャのそれぞれについて、そのピク チャに含まれるデータ量が検出される。ステップS32 では、ステップ31で検出されたピクチャのデータ量が・ 多いほどスライスヘッダの数を増加させ、その結果ピク チャのタイプによらず1スライス内のデータ量がほぼー 定に保たれるように、そのピクチャ内のスライスヘッダ の位置が決定される。ステップS33では、ステップS 32で決定された位置にスライスヘッダが挿入される。 これにより、Iピクチャにおけるスライスの数をNI、 Pピクチャにおけるスライスの数をNo、Bピクチャに おけるスライスの数をNbとするとき、Ni>Np>N bという関係がほぼ満たされる。このようにして、上述 の例と同様の効果を得ることができる。

【0042】画像データに応じて冗長度が著しく変化す る場合には、図1 (E) に示すように、スライスの長さ を可変とすることが好ましい。

【0043】図4(A)及び図4(B)は、システムが 複数の圧縮モードを有する場合の本発明の画像符号化方 法によるピクチャの例を示す。この例では、システムが 圧縮率の低い高回質モード(例えば6Mbps)と、圧 縮率の高い低価質モード(例えば3Mbps)とを有し ていると仮定する。

【0044】高画質モードの場合には、もともとデータ 量が多いので、スライスヘッダの増加による画像データ の冗長度の増加はさほど問題とはならない。従って、ピ クチャ内のスライスの数を増やしてエラーに強くするこ とが可能となる。

【0045】これに対し、低画質モードでは画像データ

12

ライスの数の増加は好ましくない。

【0046】本発明の画像符号化方法では、図4(A) 及び図4 (B) に示すように、圧縮率の低い高回質モー ドでのピクチャ内のスライスの数が圧縮率の高い低画質 モードでのピクチャ内のスライスの数より多くなるよう に、ピクチャにスライスヘッダを挿入する。すなわち、 高画質モードにおける I ピクチャ、Pピクチャ、Bピク チャのスライスの数をそれぞれNhi、Nhp、Nhb とし、低画質モードにおけるIピクチャ、Pピクチャ、 【0040】上述した例では、ピクチャ内でのスライス 10 Bピクチャのスライスの数をそれぞれN1i、N1p、 N1bとするとき、Nhi>Nli、かつ、Nhp>N 1p、かつ、Nhb>とNlbいう関係を満たすよう に、ピクチャにスライスヘッダを挿入する。各ピクチャ 内のスライスの数は、ピクチャの種類ごとに固定であっ てもよいし、ピクチャのデータ量に応じて可変であって もよい。このように、圧縮モードに応じて、ピクチャ内 のスライスの数を変化させることにより、エラーに対す る強さと冗長度との最適なパランスを得ることができ

> 【0047】なお、本発明の画像符号化方法では、ピク チャの数は固定である必要はなく、データ量に応じてア ダプティブに変化するものであっても良い。

【0048】以下、本発明の画像符号化方法を实現する ための記録再生装置を説明する。図5(A)は、記録再 生装置の再生部の構成を示すブロック図、図5 (B) は、記録再生装置の記録部の構成を示すプロック図であ る。ここでは、記録再生装置として光ディスク装置を例 にとり説明するが、光ディスク装置に限られるわけでは ない。例えば、ディスク装置、VTRなどのあらゆるタ 30 イプの記録再生装置に本発明を適用することが可能であ る。

【0049】図5 (A)を参照して、記録再生装置の再 生時の動作を説明する。 光ディスク1はモータ7により 回転され、モータ7はモータ駆動回路6にて駆動され る。光ディスク1には、上述した本発明による画像符号 化方法により記録された画像データが格納されていると 仮定する。光ヘッド2を用いて再生回路3によって再生 された信号は、誤り訂正回路4に入力される。

【0050】誤り訂正回路4は、再生信号に誤りがある かどうか判定し誤りがあった場合にはその誤りを訂正す る。その後、誤り訂正回路4は、再生信号をデコーダ回 路5に出力する。一方、誤り訂正が不可能であった場合 には、誤り訂正回路4は、誤り訂正が不可能であったこ とを示すエラー信号 8 を再生信号と同時にデコーダ回路 5に出力する。

【0051】デコーダ回路5は、通常は再生信号を復号 して場子8に再生回像データを出力する。デコーダ回路 5はエラー信号 a を受け取ると、復号を中止し、次の誤 りの無いスライスデータより復号を開始するようにスラ

13

;後藤・池田特許事務所

02- 3- 8;20:29

【0052】スライスヘッダの間隔は、上述したように、本発明の画像符号化方法により、ピクチャの種類に応じて最適に設定される。このことは、ピクチャ内でエラーが発生した場合に、そのエラーの伝播範囲が最小限となるように再生信号を復号することを可能にする。

【0053】以下、再生時のエラー伝播範囲についてさらに詳細に説明する。図6(A)は、従来の画像符号化方法により光ディスク1に記録された画像データを再生する場合のエラーの伝播範囲の例を示す。図6(B)は、本発明の画像符号化方法により光ディスク1に記録 10された画像データを再生する場合のエラーの伝播範囲の例を示す。

【0054】図6(A)及び図6(B)において、Iピクチャの×印の部分でエラーが発生したと仮定する。図6(A)及び図6(B)において、斜線を付した部分は、Iピクチャの×印の部分で発生したエラーが伝播するために再生信号を復号することができない部分を示す。ピクチャ内のあるスライスにおいてエラーが発生した場合には、次のスライスでそのエラーを回復することができる。図6(B)に示すピクチャでは、図6(A)に示すピクチャに比べてピクチャでは、図6(A)に示すピクチャに比べてピクチャウのスライスの数が多く、スライスへッグの間隔が小さい。従って、ピクチャ内でエラーが発生してもより早い時期にそのエラーを回復することができる。これにより、エラーの伝播範囲を最小限にとどめることが可能となる。

【0055】次に、図5(B)を参照して、記録再生装置の記録時の動作を説明する。端子10に入力された映像信号は、エンコーダ回路11に入力される。エンコーダ回路11は、上述した本発明の画像符号化方法を実現する回路である。エンコーダ回路11の構成及び動作の詳細は後述される。エンコーダ回路11の出力は、記録回路12を経て、記録ヘッド13を用いて光ディスク1に記録される。

【0056】図7は、本発明の実施例のエンコーダ回路11 は、動き補償DCT方式を用いてデータを圧縮する。動き補償DCT方式を用いてデータを圧縮する。動き補償DCT方式とは、入力画像データの内、周期的に選択された1フレームをそのフレーム内のデータのみを用いて圧縮し、残りのフレームに関しては、前のフレームとの差分を圧縮して伝送する方式の一つである。フレーム内圧縮及びフレーム間圧縮には、典型的には、直交基底変換の1種である離散コサイン変換が使用される。また、フレーム間の差分を計算する際に、前フレームとの間で画像の動きベクトルを検出し、動きを合わせている。

【0057】以下、図7のエンコーダ回路11の動作を 説明する。図7において実線はデータの流れを表し、破 線は制御の流れを表す。 る。城算器 7 2 は、前フレームとの差分を計算するのに使われる。符号化制御回路(CC) 7 7 は、処理されるべきピクチャのタイプに応じて、リフレッシュスイッチ 7 8 及び 7 9 のオンオフを制御する。すなわち、符号化制御回路 7 7 は、処理されるべきピクチャが I ピクチャ である場合には、リフレッシュスイッチ 7 8 及び 8 7 9 をオフにする(フレーム内圧縮)。その結果、減算器 7 2 は動作しない。入力された画像データは、離散コサイン変換は、通常、2 次元で行われる。8 x 8 のブロックごとに離散コサイン変換を行うとすると、その変換の結果として 8 x 8 の係数が得られる。アイジタル回路を用いて演算している為に、6 4 個の各る。これのアイジタル値として得られる。こ

14

は、所定のビット幅のディジタル値として得られる。このデータは、次に、量子化回路(Q)74により、各周 波数成分毎に最適なビット配分がなされる。通常、低域 成分は、画像を構成する近要成分であるのでビット配分を多くし、高域成分は、画像を構成するのにさほど重要では無いために、ビット配分を少なくする。可変長符号化回路(VLC)84は、量子化回路74の出力に対し可変長符号化を行う。可変長符号化とは、統計的に出現 確率がより高いデータにより短い符号長を割り当てる手法で、この手法により、データの持つ統計的な冗長成分が除去される。この手法においては、ハフマン符号がよく用いられる。しかし、可変長符号化は必ずしも必要ではない。

【0059】量子化回路74の出力は、逆量子化回路(IQ)75により量子化が元に戻される。逆量子化回路75は、量子化時とは逆に、各周波数成分の振幅をもとの振幅に戻す。逆量子化により元の振幅に戻された各係数は、逆DCT回路(IDCT)76により元の回像データに復元される。復元された画像データがフレーム外でしない。その後、復元された画像データは、フレームメモリ(FM)81により所定の数のフレーム分だけ遅延される。遅延された画像データは、助き見積回路(ME)82に入力される。動き見積回路82は、入力画像データよの動き量を計算する。動き補償回路(MC)80は、その動き量に応じて、動き補償された画像データは、減算器72により次の画像データとの差分を計算するのに使われる。

【0060】Iピクチャに続く何フレームかの面像データは、前フレームの面像データとの差分を圧縮するために使用される。符号化制御回路 7 7は、処理されるべきピクチャがPピクチャ又はBピクチャである場合には、リフレッシュスイッチ 7 8及び 7 9をオンにする(フレーム間圧縮)。リフレッシュスイッチ 7 8は、フレーム

(9)

特開平7-15729

15

させるのに使われる。リフレッシュスイッチ79は、リフレッシュスイッチ78と同一の周期でオン、オフを繰り返している。オンの時は、加算器83を動作させ、フレーム間差分データと前フレームデータを加算し、フレームを復元するのに使われる。可変長符号化回路84は、フレーム間圧縮データに対しても可変長符号化を行う。

【0061】スライスヘッダ位置決定回路(SD)86は、処理すべきピクチャのタイプを特定する信号を符号化制御回路77から受け取り、そのピクチャのタイプに 10応じて、スライスヘッダの位置を決定する。すなわち、スライスヘッダ位置決定回路86は、Iピクチャ内のスライスの数をNi、Pピクチャ内のスライスの数をNoとするとき、Ni>Nbという関係とNp>Nbという関係とのうち少なくとも1つを満たすように、スライスヘッダの位置を決定する。スライスヘッダ挿入回路(SI)85は、スライスヘッダ位置決定回路86によって決定された位置にスライスヘッダを挿入する。

【0062】スライスヘッダ挿入回路85の出力は、バ 20 ッファ回路(B)87を介して出力端子88から出力さ れる。

【0063】上述した例では、スライスヘッダ挿入回路85は、可変長符号化回路84の出力に結合するように配置されている。しかし、この配置には限定されない。ピクチャのタイプに応じて処理を行うことが可能な箇所であれば、任意の箇所にスライスヘッダ挿入回路85を配置することが可能である。例えば、離散コサイン変換回路73の出力にスライスヘッダ挿入回路85を結合してもよいし、量子化回路74の出力にスライスヘッダ挿 30入回路85を結合してもよい。

【0064】図8は、本発明の他の実施例のエンコーダ 回路11の構成を示す。図7と同一の構成要素には同一 の参照番号を付し説明を省略する。

【0065】データ量検出回路(DD)91は、バッファ回路87に一時的に普積されるピクチャのデータ量をカウントし、そのピクチャのデータ量を検出する。データ量検出回路91は、検出したデータ量を示す信号をスライスへッグ位置決定回路92に送る。スライスへッグ位置決定回路92に送る。スライスへッグで置決定回路92は、その信号を受け取り、ピクチャのグラータを受け取り、ピクチャのグラーがほどスライスへッグの数を増加させ、その結果ピクチャのタイプによらず1スライス内のデータとがほぼ一定に保たれるように、そのピクチャ内のスラーイスへッグの位置を決定する。スライスへッグ押入回路85は、スライスへッグ位置決定回路86によって決定された位置にスライスへッグを挿入する。91

16

【0066】上述した例では、スライスヘッダ押入回路85は、可変長符号化回路84の出力に結合するように配置されている。しかし、この配置には限定されない。ピクチャのデータ量が検出可能な箇所であれば、任意の箇所にスライスヘッダ挿入回路85を配置することが可能である。例えば、離散コサイン変換回路73の出力にスライスヘッダ挿入回路85を結合してもよいし、量子化回路74の出力にスライスヘッダ挿入回路85を結合してもよい。

0 [0067]

【発明の効果】以上説明したように、本発明によれば、 IピクチャもしくはPピクチャでは、スライスの数は多 くされる。これにより、IピクチャもしくはPピクチャ においてエラーが発生した場合には、早い時期にそのエ ラーを訂正することが可能となる。その結果、そのエラ 一がフレーム間に伝播することにより若しく再生回貨を 劣化させてしまうことを防止することができる。また、 Bピクチャでは、スライスの数は少なく抑えられる。こ れは、Bフレーム内でエラーが発生したとしてもそのエ ヲーがフレーム間には伝播しないため大幅な回質劣化に はつながらないことを写慮したものである。Bピクチャ は『ピクチャ及びPピクチャに比較してピクチャ数が多 いので、これにより、冗長度が削減される。このよう に、上記構成は、全体として、冗長度の増加を抑えつ つ、エラーの伝播範囲を小さくし、エラーによる画質劣 化を大幅に軽減することを可能とするものである。ま た、上述した画像符号化方法により符号化されたデータ が記録された光ディスクを得ることができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の画像データ符号化方法の原理を説明する図

【図2】本発明の画像データ符号化方法の処理手順を示すフローチャート

【図3】本発明の画像データ符号化方法の他の処理手順 を示すフローチャート

【図4】本発明の画像データ符号化方法の原理を説明す 5図

【図5】本発明の記録再生装置の構成を示す図

【図 6 】 I ピクチャ内で発生したエラーの伝播範囲を示す図

【図7】本発明の符号化回路の構成を示す図

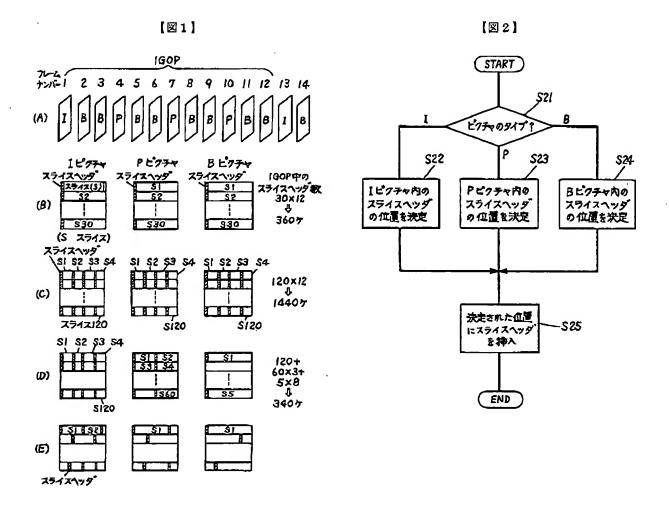
【図8】本発明の他の符号化回路の構成を示す図 【符号の説明】

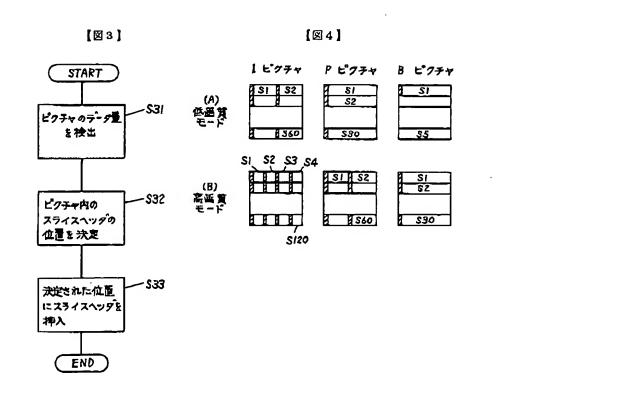
85 スライスヘッダ挿入回路

86、92 スライスヘッダ位置決定回路

91 データ量検出回路

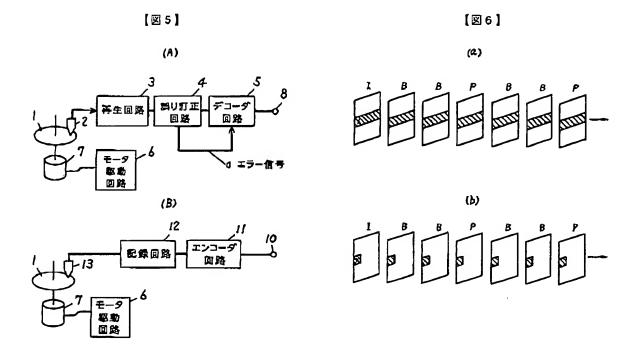
02- 3- 8;20:29 ;後藤・池田特許事務所

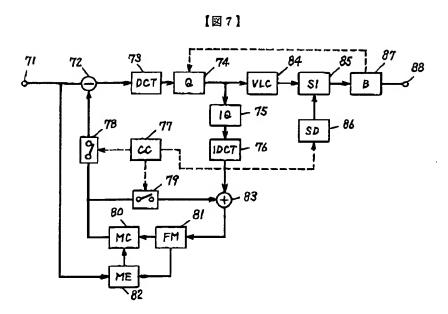




(11)

特開平7-15729





02- 3- 8;20:29 ;後藤・池田特許事務所

(12)

特開平7-15729

[図8]

